

# DELIVERY OF ELECTRONIC CONTENT OVER NETWORK USING HYBRID OPTICAL DISK FOR AUTHENTICATION

**Publication number:** JP2003115163 (A)

**Publication date:** 2003-04-18

**Inventor(s):** INCHALIK MICHAEL A; MUELLER WILLIAM J +

**Applicant(s):** EASTMAN KODAK CO +

**Classification:**

- **international:** G06F12/14; G06F1/00; G06F21/00; G06F21/24; G06Q50/00; G11B7/007; G11B7/30; G11B20/00; G11B20/10; G11B20/12; G11B27/00; H04N5/85; H04N7/167; G06F12/14; G06F1/00; G06F21/00; G06Q50/00; G11B7/00; G11B7/007; G11B20/00; G11B20/10; G11B20/12; G11B27/00; H04N5/84; H04N7/167; (IPC1-7): G11B20/10; G06F12/14; G06F17/60; G11B7/007; G11B7/30; G11B20/12; G11B27/00; H04N5/85; H04N7/167

- **European:** G11B20/00P; G06F21/00N5A2D; G06F21/00N7D; H04L9/08; H04L9/32

**Application number:** JP20020169245 20020610

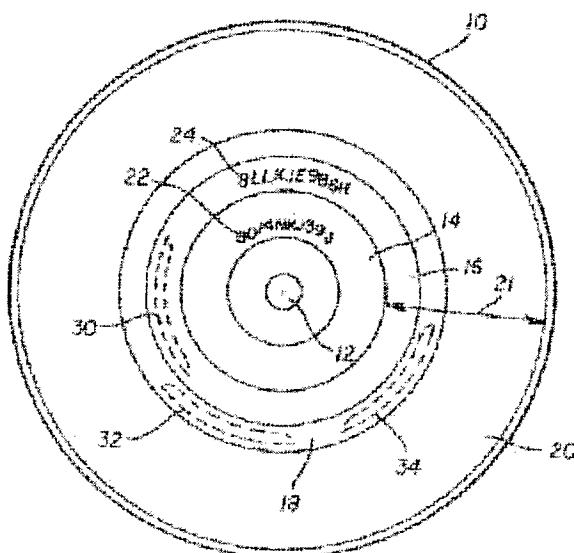
**Priority number(s):** US20010878446 20010611

**Also published as:**

EP1267244 (A2)  
US2003002671 (A1)  
CN1391375 (A)

## Abstract of JP 2003115163 (A)

**PROBLEM TO BE SOLVED:** To provide a legal user content which can be downloaded from a network such as the Internet and can also be used by a legal user at a plurality of places. **SOLUTION:** A method of transferring information from a database to a location that uses an authorizing hybrid disc, comprises the steps of: providing an authorizing hybrid optical disc having a ROM portion and a RAM portion; providing a ROM portion including a preformed identification signature; providing a RAM portion including user-specific encrypted information for providing a user-personalized secure signature in combination with the ROM preformed identification signature; a content supplier encrypting information for each user using the user-personalized secure signature and downloading selected encrypted information to a particular user's memory location; and using the user-personalized secure signature to decode the downloaded selected encrypted information.



(19) 日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報 (A)

(11) 特許出願公開番号  
(P2003-115163)

(43) 公開日 平成15年4月18日 (2003.4.18)

(51) Int.CI.<sup>7</sup>  
G 1 1 B 20/10

識別記号

F 1  
G 1 1 B 20/10

H 5 B 0 1 7  
D 5 C 0 5 2

3 0 1  
G 0 6 F 12/14  
3 2 0  
1 4 2

3 0 1 A  
G 0 6 F 12/14  
3 2 0 E  
1 7/60

3 2 0 E  
1 4 2  
5 D 0 4 4  
5 D 0 9 0

(21) 出願登号

特願2002-169245 (P2002-169245)

(71) 出願人 590000846  
イーストマン コダック カンパニー  
アメリカ合衆国, ニューヨーク14650, □

(22) 出願日

平成14年6月10日 (2002. 6. 10)

(72) 発明者

マイケル アラン インチャリック  
アメリカ合衆国 ニューヨーク 14634

(31) 優先権主張番号

8 7 8 4 4 6

ビッグフード カッパーウッド 30

(32) 優先日

平成13年6月11日 (2001. 6. 11)

100070150

(33) 優先権主張国

米国 (U.S.)

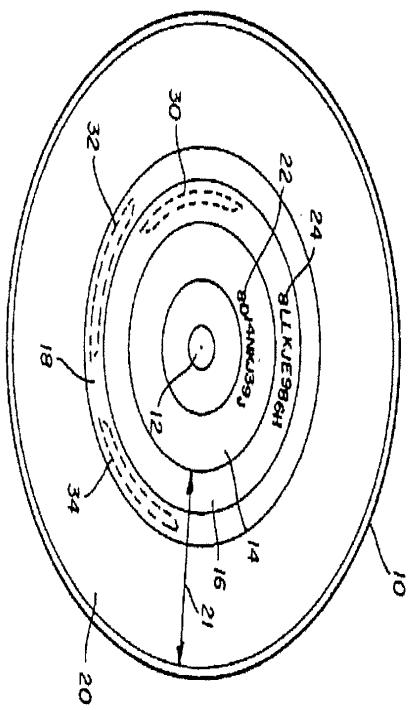
弁理士 伊東 忠彦 (外3名)

特許請求 未請求 請求項の数 3 OL (全22頁) 最終頁に続く

(54) [発明の名称] 認証のためのハイブリッド光ディスクを使用する、ネットワークを介した電子的コンテンツの配  
送

(57) [要約] 本発明は、インターネットのようなネットワ  
ークからダウンロードでき且つ合法なユーザーにより複数  
の場所で使用されることができる、合法なユーザーにコン  
テンツを供給することを目的とする。

【課題】 認証するハイブリッドディスクを使用す  
る位置へ、データベースから情報を転送する方法であつ  
て、ROM部分とRAM部分とを有する認証するハイブ  
リット光ディスクを供給し、予め形成された確認署名を  
含むROM部分を供給し、ROMの予め形成された確認  
署名と組合せてユーザーの個人化安全署名を供給するユ  
ーザに特定の暗号化された情報を含むRAM部分を供給  
し、コンテンツ供給者がユーザーに暗号化された安全署名  
を使用して各ユーザーに対して情報を暗号化し且つ選択さ  
れた暗号化された情報を特定のユーザーのメモリ位置へダ  
ウンロードし、ダウンロードされた選択された暗号化さ  
れた情報を復号するためにユーザーに個人化された安全署  
名を使用する方法。



最終頁に続く

## 【特許請求の範囲】

【請求項1】 そのような転送された情報の使用を許す認証するハイブリッドディスクを使用する位置へ、1つ又はそれ以上のデータベースから、コンテンツ供給者が、情報を転送する方法であつて、その情報は、プログラム、オーディオ、静止画、ビデオ又は、データファイル（例えば、リスト、スプレッドシート、報告、ドキュメント、プレゼンテーショングラフィックス、販売情報）又は、それらの組合せを含み、

(a) ROM部分とRAM部分とを有する、認証するハイブリッド光ディスクを供給するステップと、

(b) ディスクのROM部分内に刻印され、且つ、著作権侵害者がコピーすることが困難なように配置される、予め形成された確認署名を含むROM部分を供給するステップと、

(c) 特定のユーザに対して光ディスクを唯一にし、且つ、ROMの予め形成された確認署名と組合せて、ユーザの個人化安全署名を供給する、ユーザに特定の暗号化された情報を含むRAM部分を供給するステップと、

(d) コンテンツ供給者が、ユーザに個人化された安全署名を使用して、各ユーザに対して情報を暗号化し且つ、選択された暗号化された情報を特定のユーザのメモリ位置へダウンロードするステップと、

(e) 使用後に符号化された暗号化された情報をのみがユーザのメモリ位置内に残るよう、ユーザがそのような情報を元にアクセスしたいときには毎回、特定のユーザが、そのようにダウンロードされた選択された暗号化された情報を復号するために、ユーザに個人化された安全署名を使用するステップと、を有する方法。

【請求項2】 ハイブリッド光ディスクのRAM部分は、ダウンロードされるコンテンツに対するユーザメモリ位置である、請求項1に記載の方法。

【請求項3】 そのような転送された情報の使用を許す認証するハイブリッドディスクを使用する位置へ、1つ又はそれ以上のデータベースから、コンテンツ供給者が、情報の認証された転送を許す方法であつて、その情報は、プログラム、オーディオ、静止画、ビデオ又は、データファイル（例えば、リスト、スプレッドシート、報告、ドキュメント、プレゼンテーショングラフィックス、販売情報）又は、それらの組合せを含み、

(a) ROM部分とRAM部分とを有する、認証するハイブリッド光ディスクを供給するステップと、著作権侵害者がコピーすることが困難なように配置される、データベースからの情報を転送しつつ復号するための認証を許す、特定のユーザに唯一の予め形成された確認署名を含むROM部分を供給するステップと、

(c) 特定のユーザに対して光ディスクを唯一にし、且つ、ROMの予め形成された確認署名と組合せて、ユーザの個人化安全署名を供給する、ユーザに特定の暗号化

された情報を含むRAM部分を供給するステップと、

(d) コンテンツ供給者に、認証するユーザに個人化された安全署名を供給し、且つ、ダウンロードされることが望まれる情報を選択することと、ユーザが、ネットワークを介してコンテンツ供給者と通信するステップと、

(e) コンテンツ供給者が、ユーザに個人化された暗号化された署名を使用して、暗号化し且つ、選択された暗号化された情報をユーザのメモリ位置へダウンロードするステップと、

(f) 使用後に符号化された暗号化された情報をのみがユーザのメモリ位置内に残るように、ユーザがそのようにアクセスしたいときには毎回、ユーザが、そのようにダウンロードされた選択された暗号化された情報を復号するために、ユーザに個人化された安全署名を使用するステップと、を有する方法。

【発明の詳細な説明】

【0001】 [発明の属する技術分野] 本発明は、遠隔位置から、安全な方法で、電子的コンテンツを配信することに関連する。

【0002】 [従来の技術] 大規模なコンピュータ化された装置の拡張で、従来は排他的に"ハードコピーワーク"方法により共有されるデータの簡単で素早い共有が更に現実となってきた。これは、テキスト、音楽、静止画、ゲーム、ソフトウェア、ビデオ及び、他の形式の情報を含む。インターネットの広まつた使用は、遠隔位置から全ての形式の情報をダウンロードすることをユーザに可能としている。これは、その特徴が、速度、顧客便利度、簡単な市場化及び、低コストを含む、新たな情報配布モデルを生みだした。そのような作品の多くの物理的な生成が除去できるので、そのような作品を市場に出すのに、大きなコストと時間の節約が実現できる。大きな市場化の改善も実現できる。例えば、良くストックされた店は、今はキオスクのサイズであり又は、単一の位置に配置されそして、世界中でユーザにさらに便利である。

【0003】これらのかなりの位置と共に、配布の簡単さから、幾つかの欠点がある。これらの第1は、配布の簡単さは、作品の不法な拡散を許す。従来の本、オーディオ記録、又はビデオを、複製し且つ、他に配布するには、かなりの時間と努力を要するが、同じ作品の電子コピーを複製し且つ配布することは、簡単で、少しの時間と努力しか必要としない。これは、著者、芸術家、音楽家、プロトランマー、プロデューサー、出版者及び、仕事が公共の領域でない者のかなりの懸念である。

【0004】この問題は、認識され、そして、意図された受信のみにより使用されるように、プログラムとデータを暗号化する幾つかの機構が開発された。幾つかの機構は、特定の鍵でデータを暗号化し、意図された受信者に、鍵を暗号化されたデータとともに送信することに

基づいている。しかしながら、受信者が、鍵を暗号化されたファイルと共にすることを望む場合には、これらの機構は回避され得る。

【0005】 *De Mont* の米国特許番号5, 982, 889は、情報製品に対するユーザのアクセスの真正を確認する方法を教示する。このシステムの欠点は、認証は、中央サイトを介してなされることである。製品を使用するたびに毎回ネットワークに接続したくない、(又は、できない) ユーザは、製品を使用することから除外される。

【0006】 *Akiyama* 他の米国特許番号5, 805, 699は、合法的な方法で、マスターパスワード媒体内の記録されている著作権のあるソフトウェアをユーザの目標蓄積媒体にコピーすることを可能とする。ソフトウェアコピーシステムを提えること。マスターパスワード媒体(即ち、目標蓄積媒体は、蓄積媒体識別子を有し、そして、目標蓄積媒体は、ソフトウェア製品のコピーする権利。ライセンスすることを管理する、中央サイトに送られる。中央サイトでは、コンピュータユーザに送り返される。第1の署名が2つの署名から発生される。ユーザのコンピュータでは、第2の署名が2つの同じ識別子から発生される。2つの署名が互いに一致するときのみ、ソフトウェアプログラムがマスター蓄積媒体から目標蓄積媒体にコピーできる。

【0007】 これらの方方法に関連する種々の問題がある。1つは、それらの多くは、"ハック(hack)"として知られているものに開かれており、これは1人のユーザが、アプリケーション又はデータの復号又はデータにアクセスする方法を決定することとはその人にとつて非常に簡単なことであることを意味する。幾つかの方法は、この問題を特定のハードウェアの組合せに依存する情報を使用することにより、避ける。このアプリケーションで製品を使用することができないか又は、ユーザは、正しい使用を用いることができる(例えば、リセール、販売)。ユーザが、彼らのハードウェア構成を、アップグレードのように、変更する場合には、アプリケーションは開始に失敗し、又は、データは読み出せない。

【0008】 *[発明が解決しようとする課題]* 従って、本発明の目的は、容易く、インターネットのようなネットワークからダウンロードでき、そして、合法なユーザにより複数の場所で使用されることができる、合法なユーザにコンテンツを供給することである。

【0009】 更に、本発明は、コンテンツが、不法なユーザによる秘密の情報の使用とアクセスに対し保護されることも目的とする。

#### 【0010】

【課題を解決するための手段】 これらの目的は、そのような転送された情報の使用を許す認証するハイブリッドディスクを使用する位置へ、1つ又はそれ以上のデータベースから、コンテンツ供給者から、情報を転送するデータ法であつて、その情報は、プログラム(例えば、リス、静止画、ビデオ又は、データファイル(例えば、リスト、スプレッドシート、報告、ドキュメント、プレゼンテーショングラフィックス、販売情報)又は、それらの組合せを含み、(a) ROM部分とRAM部分とを有する、認証するハイブリッド光ディスクを供給するステップと、(b) ディスクのROM部分内に刻印され、且つ、著作権侵害者がコピーすることが困難なように配置される、予め形成された確認署名を含むROM部分を供給するステップと、(c) 特定のユーザに対し光ディスクを唯一にし、且つ、ROMの予め形成された確認署名と組合せて、ユーザの個人化安全署名を供給する、ユーザに特定の暗号化された情報を含むRAM部分を供給するステップと、(d) コンテンツ供給者が、ユーザに個人化された安全署名を使用して、各ユーザに対し特定情報を暗号化し且つ、選択された暗号化された情報を含むRAM部分を供給するステップと、(e) 使用後に符号化された暗号化された情報を含むRAM部分を供給するため、ユーザに個人化された安全署名情報をアクセスしたいときは毎回、特定のユーザが、そのようにダウンロードされた選択された暗号化された情報を復号するステップと、を有する方法により達成される。

【0011】 コンテンツを伝送するための認証するハイブリッド光ディスクの使用は、コンテンツの供給者とユーザの両方に優位点がある。【0012】 コンテンツ供給者は、インターネットのよろ、これは、潜在的な世界中の聴衆に小さなオーバーハードを許す。ユーザに供給されるコンテンツは、そのユーザに"ロック"されることができる、それにより、認証されていないユーザは、認証されたユーザの認証するディスク無しでは、そのコンテンツを使用できない。供給者は、必要があるならば、この情報へのユーザアクセスを認証するディスクの使用を通して、秘密情報を供給提供できるがしかし、单一の認証するディスクを提供することも無しては、ユーザはこれを他の者に配布できない。

【0013】 更に、ゲームのようあるコンテンツが失われた又は盗まれた場合には、損失の元が追跡されることを可能とするために、ディスクに関連するコンテンツ内の個々の識別子は、元々"ロック"されていた。更なる安全な方法も、基本的な特徴に追加できる。

【0014】 ユーザへの優位点は、特定のユーザの認証

するディスクにロックされているという事実に關わらず、コンテナツは簡単に、インターネットのようなく、ネットワーク接続を介して生成されることを含む。コンテンツは、移植でき、ユーザが旅行中に持っていくと望む場合には、ユーザはコンテナツを(例えば、コンピュータのハードディスクに)コピーでき、そして、ディスクを持っていき、そして、CD-ROMドライブ、DVDリーダ等のよう、光ディスクドライブを装備するどのコンピュータ上でも使用できる。更に、ユーザが光ディスクライターを有するならば、ユーザは、ユーザの認証するディスクに1つ以上のプログラム又はドキュメントをダウンドロードすることができる。ディスクにコンテンツを書きこむ空間がある限り、ユーザは、追加のコンテンツを設置することができ、これをユーザは、单一のディスクへもっていくことが必要なみで、使用できる。

【0015】更なる優位点は、本発明は、ユーザへ、ユーザによる認証されない配布からコンテンツの所有者を保護しながら正当な使用を行なうことを許すことである。ユーザは、データ及び/又はソフトウェアのそれらのコピーを、貸し、再販し又は、与えることができるが、しかし、コンテンツの使用を許すために、それらの認証するディスクを、貸し/再販し/与えなければならない。ユーザは、単一のコピーのみの購入後に、複数のコピーの配布ができない。

## 【0016】

【発明の実施の形態】図1は、認証するハイブリッド光

ディスク10を示す。認証するハイブリッド光ディスク

10は、ハイブリッド光ディスクであり、即ち、ROM

部分1-4として知られるマスター化された予め記録され

た領域と、RAM部分2-1として記録可能な領域の両方を有する。ディスクは、クラランピングと回転のための中心穴1-2を有する。ROM部分1-4は、マスター

化されたセッションであり、即ち、マスターディスク

は、第1セッションにソフトウェアとデータが供給さ

れ、そして、繰り返し、直接的に又は中間的な“父”及

び“母”ディスクを通して、使用される、複数のカスター

ム化されていないディスクのコピーをスタンプするため

に、使用される。追加のマスター化セッションも可能で

ある。RAM部分2-1は、ライトワンス形式(例えば、

CD-WO又は、CD-R)又は、ライタブル形式

(例えば、CD-RW)であり、標準的な光ディスク書き込み技術により、書き込みできる。認証するハイブリ

ッド光ディスク10も、予め形成された認証署名2-2有

る信号であり、そして、繰り返し、認証するハイブリッド

光ディスク10のROM部分1-4に刻印される。予め形

成された確認署名2-2は、著作権侵害者がコピーする

が難しいよう記録され、これは、上述の、Barnard

他により、2001年1月29日に出願された、名

称“プログラマブルCD-ROM上の予め形成された”

Dと唯一のIDを使用するコピー保護(COPY Protection Using a Unique ID on a RAM and a Unique ID on a ROM部分1-4)の、米国特許出願番号09/772,333に開示されている。ディスクに共通な他の情報又はプログラムを含む。

【0017】RAM部分2-1には、第2のセッション又は書き込みセッション16が、コンテンツ供給者又は、他の認証されたパーティーにより、配布前に書きこまれる。コンテンツ供給者は、コピーしづらい方法でエンドユーザにコンテンツを入手できるようするために、認証するハイブリッド光ディスク10を使用したい、情報コンテンツ(例えば、オーディオ、ビデオ、テキスト、データ等)の製造、販売、再販に関係している人又は実体として定義される。コンテンツ供給者は、自分のデータベース内に情報コンテンツを維持し、そして、ネットワーク(例えは、インターネット)のようなネットワークを介してエンドユーザに情報を転送する。認証するハイブリッド光ディスク10が既に1つ又はそれ以上のセッションを有する場合には、書き込みセッション16が、第3又は、最後のセッションである。書き込みセッション16は、暗号化された方法で、1つ又はそれ以上に特定の暗号化情報2-4としても知られる、唯一の識別子番号又は、唯一のIDを有する。ユーザに特定の暗号化情報2-4は、ハイブリッド光ディスク10に書きこまれた各ユーザに特定の暗号化情報2-4が唯一の組合せの2値のディジットであるということにより、各ハイブリッド光ディスク10を特定のユーザに對して唯一にするよう働く。ユーザに特定の暗号化情報2-4は、ユーザに個人化された名前を構成するために、予め形成された確認署名2-2と組合せられるようにも設計される。

【0018】ある実施例では、書き込みセッション16は、他のプログラム又は情報を有する。例えは、認証するハイブリッド光ディスク10は、更に、暗号化されたハイブリッド光ディスク10は、クライアントアブリケーションパッケージ3-0を含むことができ、これは、安全な方法で、認証するハイブリッド光ディスク10の真正を確認するクライアントアブリケーションを含む。

【0019】認証するハイブリッド光ディスク10に関するマスタリングと製造の更なる詳細は、上述の、Ha

他による、1999年9月10日に出願された、名称“コピー保護されたハイブリッド光記録ディスク(Hybrid Optical Recording Disk with Copy Protection)”の米国特許出願番号09/393,527で教示され、その開示は参照によりここに組み込まれる。予め形成された確認署名2-2とユーザに特定の暗号化情報2-4の使用と要求に関する詳細は、上述の、Barnard他によ

る、2001年1月29日に出願された、名称"プログラム"マブルCD-ROM上の予め形成されたIDと唯一のIDを使用するコピー保護(Copy Protect ion Using a Preformed ID and a Unique ID on a Programmable CD-ROM)"の米国特許出願番号09/772,333で教示され、その開示は参照によりここに組み込まれる。

【0020】認証するハイブリッド光ディスク10は、CD-R、CD-WO、又は、CD-RWライターのよう、記録可能な光ディスク技術を使用して書きこまれる、1つ又はそれ以上の追加の書き込みセッション18を有する。このセッションには、認証するハイブリッド光ディスク10の配布後にても書き込むことができ、そして、暗号化されたデータパッケージ32と暗号化された実行可能パッケージ34を含むことができる。認証するハイブリッド光ディスク10は、異なる書き込み領域20も含むことができ、それはRAM部分21のまだ書きこまれていない部分である。

【0021】用語"暗号化された方法で書きこむ"は、データがどのように蓄積されたかを知らないリーダーには、コンテンツが明らかでないよう書きこまれることを意味する。図1b、1c及び、1dに戻ると、暗号化の幾つかの例示の方法の概略を示す。図1bは、唯一の識別子35のシンボルが、個々の基準で又はプロックで、シンボル36の他のシンボル又はグループで書き換える。図1cは、単純なハイディング(hiding)機構を示し、そこでは、データがどのようになにに隠される。その位置と長さは、復号を行うために知らねばならない。図1dは、更に複雑なハイディング(hiding)機構を示し、そこでは、唯一の識別子35のシンボルは、個々に又はグループの何れかで、スクランブルされ、そして、シンボル38の長い系列内に隠される。本発明は、ユーザに特定の暗号化情報24を暗号化された方法で、認証するハイブリッド光ディスク10のRAM部分21に書きこむために、1つ又はそれ以上のこれらの機構又は、他の機構を使用できる。

【0022】図2は、ユーザに個人化された安全署名を構成する方法を示す図である。予め形成された確認署名22とユーザに特定の暗号化情報24が連結され、ユーザに個人化された安全署名22が構成される。

【0023】次に図3は、暗号化されたクライアントアプリケーションパッケージ30が構成され、且つ、本発明で使用するために認証するハイブリッド光ディスク10に書きこまれる。これは、上記の、Barnard他による、2001年1月29日に出願された、名称"プログラムマブルCD-ROM上の予め形成されたIDと唯一のIDを使用するコピー保護(Copy Protection Using a Preformed ID and a Unique ID on a Programmable CD-ROM)"の米国特許出願番号09/772,333で詳細に開示される。認証するハイブリッド光

抽出ソフトウェア40を含む。さらに、プログラムが実行されたときメモリ内にハッキングソフトウェアの存在をチェックする、ハッキング対抗ルーチン42を含む。さらに、多様なデータ及びコマンド44を有する部分のを含む。多様なコードは一般的には、同じ結果を達成する、複数の経路を提供するが、しかし、プログラムが実行されるときに毎回異なる経路を通りに構成される。多様なコードは、プログラムを更にリバースエンジニアリングしやすくするのに使用される。復号ルーチン46は、暗号化されたクライアントアリケーション50復号するために、認証するハイブリッド光ディスク10上に蓄積されたデータ(特に予め形成された確認署名22とユーザに特定の暗号化情報24)を使用するように設計される。暗号化されたクライアントアリケーションパッケージ30は、さらに、公開鍵暗号化を使用して、安全な方法で、認証するハイブリッド光ディスク10の真正と高潔さを確認するために使用される、秘密暗号鍵の組みを含む、秘密(プライベート)鍵領域52を有する。

【0024】図4は、本発明で使用される光ディスクを製造する方法のプロック図を示す。ハイブリッド光ディスクは、ステップ110で、予め形成された確認署名22を用いてマスタ化され、そして、ステップ112で、同じ予め形成された確認署名22を有する認証するハイブリッド光ディスク10の組みを製造するために使用される。ディスクへの全ての連続する情報転送は、標準的なCDライター技術による。ステップ114で、個々の認証するハイブリッド光ディスク10に対し、ユーザに特定の暗号化情報24が発生される。予め形成された確認署名22は、ハイディスクから読まれ(ステップ118)そして、ユーザに特定の暗号化情報24と連結され、ユーザに個人化された安全署名22を構成し、これは、暗号鍵としても働く(ステップ120)。ユーザに個人化された安全署名22は、ステップ122で、クライアントアリケーション62を唯一に暗号化するのに使用される。暗号化されたクライアントアリケーション50は、ステップ124で、前に形成されたISO9660互換のファイルイメージに挿入される。セッションの主データチャネルは、ユーザに特定の暗号化情報24で修正され(ステップ126)、そして、全体のパッケージが、ステップ128で、RAM部分16として、認証するハイブリッド光ディスク10に書きこまれる。これは、上述の、Barnard他による、2001年1月29日に出願された、名称"プログラムマブルCD-ROM上の予め形成されたIDと唯一のIDを使用するコピー保護(Copy Protection Using a Preformed ID and a Unique ID on a Programmable CD-ROM)"の米国特許出願番号09/772,333で詳細に開示される。認証するハイブリッド光

イスク10は、そして、多くの方法（例えば、メール、店を通した配布等）で配布される。

【0025】図5aは、認証するハイブリッド光ディスク10の真正を確認し且つ統いて望まれるコンテンツを暗号化するために、ユーザに個人化された安全署名72が、安全な方法で遠隔位置に送られる方法の概略を示す。これは、遠隔位置170により、認証するハイブリッド光ディスク10の有効性を確認することを許す方法の使用を要求する。クライアントアプリケーション62は、エンドユーザーのコンピュータシステム上で走り、これらは、物理的に遠隔位置170から離れているが、しかし、（例えば、インターネットのような）ネットワーク58を介して接続されている。遠隔位置170は、望まれるコンテンツを暗号化し且つ送る方法を含む。クライアントアプリケーション62は、これは、暗号化されたクライアントアプリケーションパッケージ30内で暗号化されたクライアントアプリケーション50として、認証するハイブリッド光ディスク10上で元々暗号化されており、データリードステップ70で、認証するハイブリッド光ディスク10から、予め形成された確認署名22とユーザに特定の暗号化情報24を読み、そして、それらをユーザに個人化された安全署名72に結合するよう設計されている。遠隔位置170は、ユーザに個人化された安全署名72に関する鍵要求64を、クライアントアプリケーション62に送る。鍵要求64に含まれているのは、要求に答えるときに、秘密鍵領域52からの複数の鍵の1つを使用するメッセージである。クライアントアプリケーション62は、ユーザに個人化された安全署名72を、選択された秘密鍵で署名されている、署名されたメッセージ66内で、遠隔位置170へ戻す。遠隔位置170は、選択した秘密鍵に対応する公開鍵を所持し、そして、クライアントアプリケーション62の真正を確認でき、そして、認証するハイブリッド光ディスク10の真正を確認できる。遠隔位置170は、一旦ユーザに個人化された安全署名72を所有する、そして、望まれるコンテンツを復号できる。これは、更に以下で詳しく述べる。

【0026】図5bは、秘密鍵領域52内で有効な秘密鍵、それらの対応する公開鍵と、それらが遠隔位置170とクライアントアプリケーション62の間でどのように使用されるかの概略を示す。クライアントアプリケーション62は、暗号化された秘密鍵領域52内に蓄積された、秘密鍵シリーズ80が設けられている。これらは秘密鍵は、対応する公開鍵で暗号化されたメッセージを復号でき、そして、それらは、安全な方法でメッセージに署名でできる。例えば、秘密鍵84（他の秘密鍵86、88、90及び、92も示されている）は、公開鍵96で暗号化されたメッセージを復号できる（他の公開鍵98、100及び、102も示されている）。公開鍵96は、秘密

鍵84により署名されたメッセージの真正をチェックできる。遠隔位置170は、秘密鍵シリーズ80内の秘密鍵に対応する公開鍵の、公開鍵シリーズ82を含む。公開鍵シリーズ82は、秘密鍵シリーズ80に対応する鍵の全体の組み又は、その鍵セグメント80に対応する。後者の配置は、クライアントアプリケーションを修正することなしに、1つのアプリケーション又は1つの供給者に対し、ある鍵を排他的に維持することを許す。何れかの鍵の安全性が傷つけられる場合には、特定の鍵が遠隔位置170から削除され、そして、安全性の傷が閉じられる。

【0027】遠隔位置170のは、ランダムに、公開鍵シリーズ82から公開鍵“×”を選択し、それを選択された公開鍵106とする。遠隔位置170は、鍵要求64をクライアントアプリケーション62に送り、そして、どの鍵が選択された公開鍵106として選択されたかを鍵要求64内で示す。クライアントアプリケーション62は、秘密鍵シリーズ80から対応する秘密鍵を選択し、選択された秘密鍵104をえる。選択された公開鍵106（選択された秘密鍵104の組みは、公開/秘密鍵チャネル108を構成する。クライアントアプリケーション62は、遠隔位置170へ送られる署名されたメッセージ66を署名するために、選択された秘密鍵104を使用する。

【0028】図6aは、ユーザが新たなコンテンツを要求したときに、発生するデータの流れを示す概略図である。このコンテンツは、プログラム、オーディオ、静止画、ビデオ又は、データファイル（例えば、リスト、スプレッドシート、報告、ドキュメント、プレゼンテーション）又は、それらの組合せを含む。ユーザサイト171で、予め形成された確認署名22とユーザにサイト171で、予め形成された確認署名22とユーザに個人化された安全署名72を構成するが、ユーザに個人化された安全署名72を構成するのに使用される。ユーザに個人化された安全署名72は、ネットワーク58を介して、遠隔位置170へ送られる。遠隔位置170では、ユーザにより注文された暗号化され、ないコンテンツであるブレインコンテンツ74は、ユーザに個人化された安全署名72を使用して、暗号化ユーザティリティ76により、暗号化される。これは、選択された暗号化情報56を形成する。ブレインコンテンツ74に依存して、選択された暗号化情報56は、暗号化されたデータパッケージ32又は、暗号化された実行可能パッケージ34の何れかである。これらは、鍵としてユーザに個人化された安全署名72で暗号化されているので、認証するハイブリッド光ディスク10を所有するユーザは、選択された暗号化情報56を使用することができる。選択された暗号化情報56は、そして、ユーザサイト171にネットワーク58を介してダウンロードされる。ユーザサイト171では、選択された暗号化情報56は、メモリ位置78に書きこまれる。この例では、メモリ位



きこまれると、接触は閉じる（ステップ168）。  
 [0035] 図6dは、ユーザに個人化された安全署名72を伝送する安全な方法の更なる詳細を示す。ステップ172で、遠隔位置170は、ランダムに、公開鍵シリーズ82から、選択された公開鍵106を選択する。ステップ174では、遠隔位置170は、公開/秘密鍵チャネル108を使用するために、鍵要求64をクライアントアプリケーション62へ送る（即ち、ランダム鍵が選択される）。クライアントアプリケーション62は、ユーザに個人化された安全署名72を、メッセージにフォーマットし（ステップ176）、選択された秘密鍵104で署名する（ステップ178）。クライアントアプリケーション62は、署名されたメッセージ60を遠隔位置170へ送る（ステップ180）。遠隔位置170は、署名されたメッセージ60を受信し、それを確認するために選択された公開鍵106を使用する（ステップ182）。署名されたメッセージ60が有効でない場合には（ステップ184）、処理は停止する（ステップ186）。署名されたメッセージ60が有効な場合には、処理は継続する（ステップ188）。

[0036] 一旦ユーザが選択された暗号化情報56を、認証された転送で、ダウンロードすると、認証するハイブリッド光ディスク10は、ユーザが暗号化された情報にアクセスすることを許すように働く。暗号化情報56は、（暗号化されたデータ又は、（暗号化された実行可能なパッケージ34として実現される、暗号化された実行可能なプログラムとしてのハイブリッド光ディスク10に書きこまれる方法の図である。最初に、暗号化された実行可能なプログラムへのユーザアクセスを説明する。図7は、本発明で使用するため、暗号化された実行可能なパッケージ34が構造化され、そして、認証するハイブリッド光ディスク10に書きこまれる方法の図である。暗号化された実行可能なパッケージ34は、元の実行可能なプログラムとしてディスク上に同じ名前を有する、单一の実行可能なプログラムである。暗号化された実行可能なパッケージ34は、最初に走る自己抽出ソフトウェア40を含む。更に、プログラムが実行されたときに、メモリ内にハッキングソフトウェアの存在をチェックする、ハッキング対抗ルーチン42を有する。それは、更に、多様なデータ及び／又はコマンド44を含む。多様なコードは一般的に、同じ結果を達成する、複数の経路を提供するが、しかし、プログラムが実行されるとときに毎回異なる経路を通るように構成され、その後ルーチン46は、暗号化された実行可能48を復号するため、認証するハイブリッド光ディスク10上に蓄積されたデータ（特に予め形成された確認署名22とユーザに特定の暗号化情報24）を使用するように設計される。

[0037] 図8は、本発明が、エンドユーザの所有する、暗号化された実行可能パッケージ34で動作するように設計される方法を示す。ステップ190では、エンドユーザは認証するハイブリッド光ディスク10では、光ディスクドライブ（例えば、CD-ROM、CD-R又は、CD-RWドライブ）に挿入する。認証するハイブリッド光ディスク10上の暗号化された実行可能パッケージ34は、自動的に実行するか又は、選択される（ステップ192）。プログラムは最初に、プログラムをリバースエンジニアリングするのに使用され且つコピー保護機構を打ち負かす、ハッキングソフトウェアのチェックのために、ハッキングソフトウェアのチエック（ステップ194）。そのようなリバースエンジニアリングソフトウェアが存在する場合には、ハッキングソフトウェアに特定の暗号化情報24を認証するハイブリッド光ディスク10から読み、ステップ200では、復号ルーチン46は、ユーザにエラーメッセージを表示し、そして、自動的に停止する（ステップ196）。

[0038] エンドユーザシステムに、リバースエンジニアリングソフトウェアが存在しない場合には、復号ルーチン46は、予め形成された確認署名22を、ステップ198で読み。ステップ200では、復号ルーチン46は、ユーザに特定の暗号化情報24を認証するハイブリッド光ディスク10から読み。ステップ202では、復号ルーチン46は、ユーザに特定の暗号化情報24と予め形成された確認署名22を、ユーザに個人化された安全署名72に連結し、これは暗号化鍵としても働く。ユーザに個人化された安全署名72は、そして、暗号化された実行可能48を復号するのに使用される（ステップ204）。プログラムはそして、暗号化が有効であったかを決定する（ステップ206）。これを行うのに、例えば、暗号化プログラム内のフラグを見つける又は、オペレーティングシステム内の特有のコードが復号された実行可能に存在するかをチェックするように、幾つかの方法がある。復号が、不成功の場合には、エラーメッセージが表示され、そして、プログラム及び全体の処理が停止する（ステップ196）。復号が成功した場合には、元の実行可能は開始される（ステップ208）。

[0039] 復号ルーチン46は、パックグラントに残り（ステップ212）、プログラムは実行し（ステップ210）そして終了する（ステップ214）。一旦もとのプログラムが、終了すると、復号ルーチン46は、元のプログラムにより使用されるメモリとハードドライブの空間をクリアし（ステップ216）、そして、閉じる（ステップ218）。このように、元の実行可能の復号された形式は、削除され、そして、符号化され暗号化された情報（例えば、暗号化された実行可能パッケージ34）が、ユーザのメモリ位置78内に残る。認証と復号処理は実行可能が開始されると毎回繰り返される。

[0040] 図9aは、暗号化されたデータへのユーザアクセスを与える1つの方法を示す。この方法は、暗号化されたデータパッケージ32を復号するため、復号

鍵を安全な方法で送る。暗号化されたデータパッケージ3-2は、幾つかの方法で構成される。それは、全体の暗号化された情報よりなる。その場合には、暗号化された情報を構成するには、暗号化されたデータパッケージ3-4にないして使用されるサポートデータイングルーチン（例えば、自己抽出ソフトウェア4-0、ハッキング対抗ルーチン4-2）は、要求されない。暗号化されたデータパッケージ3-2は、サポートデータイングルーチンを含むために構成されることがある。暗号化されたデータパッケージ3-2は、示されているように又は、ハードドライブ、コンパクトフラッシュ（登録商標）等のような、ユーザシステム上の他のメモリ位置内に、認証するハイブリッド光ディスク1-0上に蓄積され得る。

【004-1】安全な方法で互いに通信する2つのアプリケーションが、同じシステム上で使用される。第1は、再生アプリケーション又は、顧客アプリケーション6-0であり、これは、暗号化されたデータパッケージ3-2を復号するルーチンを含む、データ使用プログラム（例えば、テキストトリーダ、スブレットシート又はプレゼンテーションプログラム、サウンド又はビデオ再生アプリケーション）であるが、しかし、復号鍵は含んでいない。復号鍵は、第2のアプリケーションにより、それに渡される。第2のアプリケーションは、クライアントアプリケーション6-2であり、それは、もともと、認証するハイブリッド光ディスク1-0上で暗号化されている。クライアントアプリケーション6-2は、データリードステップ7-0で、認証するハイブリッド光ディスク1-0から、予め形成された確認署名2-2とユーザに特定の暗号化情報2-4を、読みそして、それを、暗号化鍵としても働くユーザに個人化された安全署名7-2に結合するように設計される。顧客アプリケーション6-0は、クライアントアプリケーション6-2へ、ユーザに個人化された安全署名7-2に関する最初に鍵要求6-4を送る。鍵要求6-4に含まれるのは、要求数を答えるときに、秘密鍵領域5-2からの複数の鍵の1つを使用するメッセージである。クライアントアプリケーション6-0は、ユーザに個人化された安全署名7-2を、選択された秘密鍵で署名される、署名されたメッセージ6-6内で、顧客アプリケーション6-0へ戻す。顧客アプリケーション6-0は、選択した秘密鍵に對応する公開鍵を所有し、そして、クライアントアプリケーション6-2の真正を確認でき、そして、確認できる。顧客アプリケーション6-0は、一旦ユーザに個人化された安全署名7-2を所有すると、認証するハイブリッド光ディスク1-0から暗号化されたデータパッケージ3-2を読みることができ（ステップ6-8）、そして、それを復号できる。これは、更に以下で詳しく述べる。

【004-2】図9-6は、秘密鍵領域5-2内で有效的な秘密鍵、それらの対応する公開鍵と、それらが顧客アプリケーション6-0とクライアントアプリケーション6-2の間でどのよう

に使用されるかの概略を示す。図3を参照すると、クライアントアプリケーション6-2は、暗号化された秘密鍵領域5-2内に蓄積された、秘密鍵シリーズ8-0が設けられている。これらの秘密鍵は、対応する公開鍵で暗号化されたメッセージを復号できそして、それらは、安全な方法でメッセージに署名できる。例えば、秘密鍵8-4は、公開鍵9-6で暗号化されたメッセージを復号できる。公開鍵9-6は、秘密鍵8-4により署名されたメッセージの真正をチェックできる。顧客アプリケーション6-0は、秘密鍵シリーズ8-0内の秘密鍵に対応する公開鍵の、公開鍵シリーズ8-2を含む。公開鍵シリーズ8-2は、秘密鍵シリーズ8-0に対応する鍵の全体の組み又は、そのサブセットを有することができる。後者の配置は、クライアントアプリケーション又は1つの供給者に対し、ある鍵を排他的に維持することを許す。何れかの鍵は、クライアントアプリケーション6-0から削除され、そして、安全性の懸念が発生する。鍵が削除されると、クライアントアプリケーション6-0は、ランダムに、公開鍵シリーズ8-2から公開鍵"X"を選択し、それを選択された公開鍵1-0-6とする。顧客アプリケーション6-0は、鍵要求6-4をクライアントアプリケーション6-2に送り、そして、どの鍵が選択された公開鍵1-0-6として選択されたかを鍵要求6-4内で示す。クライアントアプリケーション6-2は、秘密鍵シリーズ8-0から対応する秘密鍵を選択し、選択された秘密鍵1-0-4を与える。選択された公開鍵1-0-6／選択された秘密鍵1-0-4の組みは、公開／秘密鍵チャネル1-0-8を構成する。クライアントアプリケーション6-2は、顧客アプリケーション6-0へ送られる署名されたメッセージ6-6を署名するためには、選択された秘密鍵1-0-4を使用する。

【004-4】図1-0、及び、図3、9-a及び、9-bを参考し、本発明は、選択された暗号化された情報を購入し且つダウンロードした特定のユーザの持つ、暗号化されたデータファイルと共に動作するように設計された、第1の実施例を示す。この実施例では、暗号化されたデータパッケージ3-2は、認証するハイブリッド光ディスク1-0上に蓄積されている。ステップ2-2-0で、ユーザは認証するハイブリッド光ディスク1-0を光ディスクドライブに挿入する。顧客アプリケーション6-0は、自動実行し又は、選択される（ステップ2-2-2）。ステップ2-4では、クライアントアプリケーション6-2が、自動実行し又は開始され（ステップ2-2-4）。顧客アプリケーション6-0は、要求者でもよい。クライアントアプリケーション6-2は最初に、ホストマシン上で走るハッキングソフトウェアがあるかをチェックする（ステップ2-2-6）。そのようなソフトウェアは、クライアントアプリ

ーション6-2を壊そうとして、クライアントアプリケーション6-2が使用するステップに続くように使用される。そのようなソフトウェアがホストマシン上で実行されている場合には、クライアントアリケーション6-2は停止し（ステップ228）そして、データの復号は不可能ではない。

【0045】ホストコンピュータが安全であると決定された場合には、クライアントアリケーション6-2は、ステップ230で、認証するハイブリッド光ディスク10から、予め形成された確認署名2-2ヒューザに特定の暗号化情報2-4を読み、そして、ステップ232で、2つのIDを、暗号化鍵としても働く、ユーザに個人化された安全署名7-2に連結する。顧客アリケーション6-0は、ランダムに公開鍵シリーズ8-2から選択された公開鍵1-0-6を選択する（ステップ234）。ステップ236では、顧客アリケーション6-0は、クライアントアリケーション6-2へ、署名されたメッセージ6-6で、ユーザに個人化された安全署名7-2が送られることを要求する、鍵要求鍵要求6-4を送る。クライアントアリケーション6-2は、ユーザに個人化された安全署名7-2を含むメッセージを生成し、顧客アリケーション6-0により要求されるように選択された秘密鍵1-0-4でメッセージを署名し、そして、署名されたメッセージ6-6を顧客アリケーション6-0に送る（ステップ238）。

【0046】顧客アリケーション6-0は、署名されたメッセージ6-6を受信しそして、ステップ240で、署名された公開鍵1-0-6を使用し、そして、認証するハイブリッド光ディスク1-0-6の同一性を確認する。チェックが失敗すると、復号は停止し（ステップ228）。そして、エンドユーザーに復号されたコンテンツは示されない。おそらく、これは、ディスクが偽造又は、ある方法で損傷を受けているためである。メッセージが有効である場合には、顧客アリケーション6-0は、ユーザに個人化された安全署名7-2を使用し、ステップ242で、暗号化されたデータパッケージ3-2を復号し、そして、それをエンドユーザーに表示する（ステップ244）。

【0047】図1-1、及び、図3、9a及び、9bを参照し、本発明は、選択された暗号化された情報を購入し且つダウンロードした特定のユーザーの持つ、暗号化されたデータファイルと共に動作するように設計されたデータパッケージ3-2は、認証するハイブリッド光ディスク1-0以外のメモリ位置（例えば、ユーザのハードドライブ）に蓄積されている。ステップ250、ユーザは、顧客アリケーション1-0（例えば、オーディオプレイヤ、ドキュメントビューア、プレゼンテーションログラム）を選択する。ユーザ又は、アリケーションは、ステップ252で、オープンするために、データファイ

ルとして暗号化されたデータパッケージ3-2を選択する。ステップ250と252は、オペレーティングシステムが対応するアリケーションをオープンするステップ254では、顧客アリケーション6-0は、暗号化されたデータパッケージ3-2は暗号化されたデータであることを認識する。顧客アリケーション6-0は、認証するハイブリッド光ディスク1-0が挿入されねばならないというメッセージをユーザに表示する（ステップ256）。ステップ258で、ユーザは、認証するハイブリッド光ディスク1-0を光ディスクに挿入する。ステップ224では、クライアントアリケーション6-2が、自動実行し又は開始される。顧客アリケーション6-0は、クライアントアリケーション6-2を開始するエンジン又は、要求者でもよい。クライアントアリケーション6-2は最初に、ホストマシン上で走るハッキングソフトウェアがあるかをチェックする（ステップ226）。のようなソフトウェアは、クライアントアリケーション6-2を壊そうとして、クライアントアリケーション6-2が使用するステップに続くように使用される。そのようなソフトウェアがホストマシン上で実行されている場合には、クライアントアリケーション6-2は停止し（ステップ228）そして、データの復号は不可能ではない。

【0048】ホストコンピュータが安全であると決定された場合には、クライアントアリケーション6-2は、ステップ230で、認証するハイブリッド光ディスク1-0から、予め形成された確認署名2-2ヒューザに特定の暗号化情報2-4を読み、そして、ステップ232で、2つのIDを、暗号化鍵としても働く、ユーザに個人化された安全署名7-2に連結する。顧客アリケーション6-0は、ランダムに公開鍵シリーズ8-2から選択された公開鍵1-0-6を選択する（ステップ234）。ステップ236では、顧客アリケーション6-2へ、署名されたメッセージ6-6で、ユーザに個人化された安全署名7-2が送られることを要求する、鍵要求鍵要求6-4を送る。クライアントアリケーション6-2は、ユーザに個人化された安全署名7-2を含むメッセージを生成し、顧客アリケーション6-0でメッセージを署名し、そして、署名されたメッセージ6-6を顧客アリケーション6-0に送る（ステップ238）。

【0049】顧客アリケーション6-0は、署名されたメッセージ6-6を受信しそして、ステップ240で、署名された公開鍵1-0-6を使用し、そして、認証するハイブリッド光ディスク1-0の同一性を確認する。チェックが失敗すると、復号は停止し（ステップ228）。そして、エンドユーザーに復号されたコンテンツは示されない。おそらく、これは、ディスクが偽造又は、ある方法で損傷を受けているためである。メッセージが有効である場合には、顧客アリケーション6-0は、署名されたデータパッケージ3-2を復号し、そして、署名されたメッセージ6-6の同一性を確認するために選択された

合には、顧客アプリケーション60は、ユーザに個人化された安全署名72を使用し、ステップ242で、暗号化されたデータパックージ32を復号し、そして、それをエンドユーザに表示する(ステップ244)。

【0050】本発明は、音楽、ビデオ、プライベートデータスト及び、写真及び、多くの、遠隔ダウンロードインターフェースをわたる高度な制御を許す。本発明とその遠隔ダウンロードインターフェースを亘る制御の程度は幾つかの例で最も良く示され得る。

例1。電子コンピュータゲームの製作者は、ゲームが顧客にダウンロード出来るようになるとを望む。これは、インターネットのようネットワーク58を介して達成できる単純な配布モデルを形成する。しかしながら、ゲーム製作者は、エンドユーザを超えて配布することを制限したい。ゲーム製作者は、製造された認証するハイブリッド光ディスク10を有することができる。各ディスクは、ROM部分14に刻印された(ディスクの組みに唯一である)予め形成された確認署名22を含む。各ディスクは、唯一のユーザに特定の暗号化情報24も含む。そのように準備されたディスクはゲーム製作者により、通常の配布手段(例えば、メーリル、ゲームプレーヤーに訴える小売店、ゲーム雑誌のカバーに示され、等)で、顧客又は、潜在的な顧客へ、配布される。例えば、ディスクは、入手できる1つのゲームを購入するときに顧客にメールされ、そして、顧客が買う第1のゲームを含む。

【0051】続くゲームに対して、ユーザは、単にゲーム製作者の、インターネット上のウェブサイトに接続し、望むゲームを注文するするだけで良い。ユーザは、電子的にゲームの支払いをする。ここで説明した技術を介して、ゲーム製作者は、望むゲームをユーザの認証するハイブリッド光ディスク10の鍵に暗号化し、そして、暗号化されたゲームをユーザに送る。ユーザの位置では、ユーザが光ディスクライターを有し、ユーザの認証するハイブリッド光ディスク10に十分なスペースがあれば)認証するハイブリッド光ディスク10に蓄積され、又は、ユーザのハードドライブのよ

うな他のメモリ位置に蓄積される。

【0052】ゲームは、ユーザの認証するハイブリッド光ディスク10が、ユーザのシステム上の光ディスククリーダー内で有効な場合にのみ、ここで説明したのと同様な技術を使用して読まれることが可能な、暗号化説明したとのと同様な技術を使用できる、暗号化された実行可能ファイルである。

【0053】このシナリオでは、ユーザは、ダウンロードされたゲームのコピーを作るのが自由である。例えば、ユーザは、旅行中にそれらにアクセスするために、幾つかのゲームをラップトップコンピュータに送りたい場合がある。これは、ユーザが認証するハイブリッド光ディスク10をもつて行く限り可能である。ユーザは、認証するハイブリッド光ディスク10と共に、友達の家

で実行するためにゲームを持っていくこともできる。しかししながら、永久に友達にゲームへのアクセスを与えるためには、ユーザは認証するハイブリッド光ディスク10を移すこと必要とし、これは、そのディスクがアクセスを許していた全てのゲームへの自分自身のアクセスを取り除く。このように、ユーザは自由にゲームの正当な使用を行うことができ、しかし、ユーザによる配布から保護される。

【0054】例2。電子ブック(しばしばe-ブックと呼ばれる)の“出版者”は、顧客に、ダウンロードで本を入手できるようにしたい。これは、インターネットでのようネットワーク58を介して達成できる単純な配布モデルを形成する。ゲームの場合のよう、出版者は、エンドユーザを超えて配布することを制限したい。出版者は、製造された認証するハイブリッド光ディスク10を有することができる。各ディスクは、ROM部分14に刻印された(ディスクの組みに唯一である)予め形成された確認署名22を含む。各ディスクは、唯一のユーザに特定の暗号化情報24も含む。そのように準備されたディスクは出版者により、通常の配布手段(例えば、メール、読者に訴える小売店、等)で、顧客又は、潜在的な顧客へ、配布される。例えば、ディスクは、入手できる1つのe-ブックを購入するときに顧客にメールされ、そして、顧客が買う第1のe-ブックを含む。

【0055】続くe-ブックに対して、ユーザは、単に出版者の、インターネット上のウェブサイトに接続し、

望むe-ブックを注文するするだけで良い。ユーザは、電子的にe-ブックの支払いをする。ここで説明した技術を介して、出版者は、望むe-ブックをユーザの認証するハイブリッド光ディスク10に暗号化し、そして、暗号化されたe-ブックをユーザに送る。ユーザの位置では、e-ブックは、(ユーザが光ディスクライターを有し、ユーザの認証するハイブリッド光ディスク10に十分なスペースがあれば)認証するハイブリッド光ディスク10に蓄積され、又は、ユーザのハードドライブのよ

うな他のメモリ位置に蓄積される。

【0056】e-ブックは、ユーザの認証するハイブリッド光ディスク10が、ユーザのシステム上の光ディスククリーダー内で有効な場合にのみ、ここで説明したのと同様な技術を使用して読まれることが可能な、暗号化説明したとのと同様な技術を使用できる、暗号化された実行可能ファイルである。これは、クライアントアプリケーション62を知っているテキストリーダの使用が必要とし、そして、暗号化されたデータを復号するため、ユーザに個人化された安全署名72を使用する。出版者は、ユーザの最初の購入と共に、認証するハイブリッド光ディスク10上にそのようなりーだーを含めることができる。

【0057】このシナリオでは、ユーザは、ダウンロードされたe-ブックのコピーを作るのが自由である。例え

に、幾つかのマークをラップコンピュータに送りたい場合がある。これは、ユーザが認証するハイブリッド光ディスク10をもつて行く限り可能である。ユーザは、認証するハイブリッド光ディスク10と共に、友達の家で実行するためにマークを持つしていくこともできる。しかしながら、永久に友達にマークへのアクセスを与えるためには、ユーザは認証するハイブリッド光ディスク10を移すこと必要とし、これは、そのディスクがアクセスを許していた全てのマークへの自分自身のアクセスを取り除く。このように、ユーザは自由にマークの正当な使用を行なうことができ、しかし、ユーザによる配布から保護される。

【0058】例3。中央研究所図書館は、幾つかの機器で秘密情報を入手する。科学者は、ダウントークで秘密情報を入手する。科学者は、ダウントークの配布が、許可されたそれらの人にのみ厳しく制限されることは、会社の安全性には重要である。図書館は、製造された認証するハイブリッド光ディスク10を有することができる。各ディスクは、ROM部分14に刻印された(ディスクの組みに唯一である)予め形成された認署名22を含む。各ディスクは、唯一のユーザに特定の暗号化情報24も含む。そのように準備されたディスクは、会社の内部手段を介して、そのような配布の権限により許可された科学者に、配布される。

【0059】報告を得るために、科学者は単に、インターネット上の図書館のウェブサイトを接続し、必要な報告をダウンロードするだけで良い。図書館システムは、その科学者が、注文した報告へのクリアランスを有するかどうかを、認証するハイブリッド光ディスク10から決定できる。ここで説明したの技術を介して、出版者は、報告をユーザの認証するハイブリッド光ディスク10の鍵に暗号化し、そして、暗号化された報告を科学者に送る。科学者の位置では、報告は、(科学者が光ディスクライターを有し、認証するハイブリッド光ディスク10に十分なスペースがあれば)認証するハイブリッド光ディスク10に蓄積され、又は、科学者のハードドライブのような他のメモリ位置に蓄積される。

【0060】報告は、科学者の認証するハイブリッド光ディスク10が、科学者のシステム上の光ディスクリーダー内で有効な場合にのみ、ここでで説明したと同様な技術を使用して読まることは可能だ。暗号化されたデータファイアルである。これをクリアントアプレクター62を知っているテキストリーダの使用が必要とする。そして、暗号化されたデータを復号するために、ユーザに個人化された安全署名72を使用する。図書館は、認証するハイブリッド光ディスク10上にそのようないーダーを含めることができる。

【0061】このシナリオでは、科学者は、ダウントー

ドされた報告のコピーを作るのが自由である。例えば、科学者は、家でそれらを読みたい場合がある。これは、科学者が認証するハイブリッド光ディスク10をもつて行く限り可能である。しかしながら、特定の認証するハイブリッド光ディスク10を所有しない者は、報告を、読みることができない。従って、科学者が、"鍵"ディスクで警告を行う限り、ファイルを見つけた者は、分類された会社情報を読みることができない。認証の権限と著作権侵害者検査手段は、認証するハイブリッド光ディスク10の不法なコピーを誰もが簡単に作成できず、又は、アクセス情報を得るための他の方法を使用できず、そして、認証するハイブリッド光ディスク10を模擬できない。このディスクは特定の科学者に鍵が付されていて、他の科学者に影響を与えること無く、失われたディスクに対して、アクセスはオフされることができると。

【0062】**【発明の効果】**本発明は、上述のように、容易く、インターネットのようなネットワークからダウンロードでき、そして、合法なユーザにより複数の場所で使用されることができる、合法なユーザにコンテンツを供給することができる。

【図面の簡単な説明】

【図1a】本発明に従ったコピー保護を許す認証されたハイブリッド光ディスクのネットワークからダウンロードでき、そして、合法なユーザにより複数の場所で使用されることができる。

【図1b】暗号化の置換機構造の概略を示す図である。

【図1c】暗号化の単純なハイティング(hybrid)機構の概略を示す図である。

【図2】安全署名を構成する方法を示す図である。

【図3】コピー可能な方法でクライアントアプレクターの鍵を暗号化するソフトウェア技術の概略を示す図である。

【図4】本発明で使用する光ディスクを作成する方法の実施例のプロック図である。

【図5a】どのように、真正を確認するために、ネットワーク相互動作により、異なるコンピュータ上の種々のソフトウェアルーチンが接続されるかを示す概略図である。

【図5b】暗号化に利用する公開鍵と、復号及びメッセージ署名を利用して、その相補秘密鍵を示す概略図である。

【図6a】暗号化された情報を送るためのデータのフローネットワークを示す概略図である。

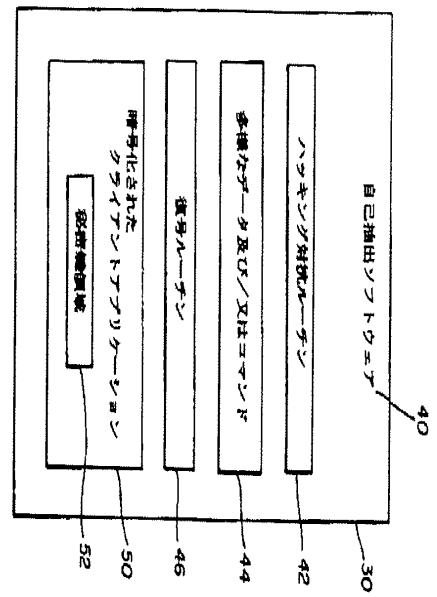
【図6b】暗号化された情報を送るためのデータの代わりのフローを示す概略図である。

【図6c】ディスクの所有者が新たなコンテンツを得る方法の実施例を示すプロック図である。

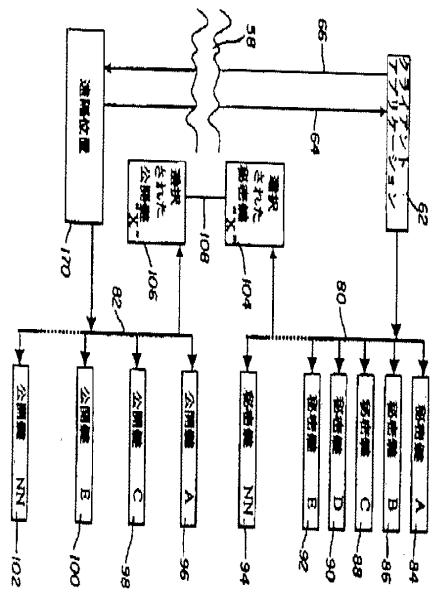
【図6d】どのように、復号されたデータの復号内で、



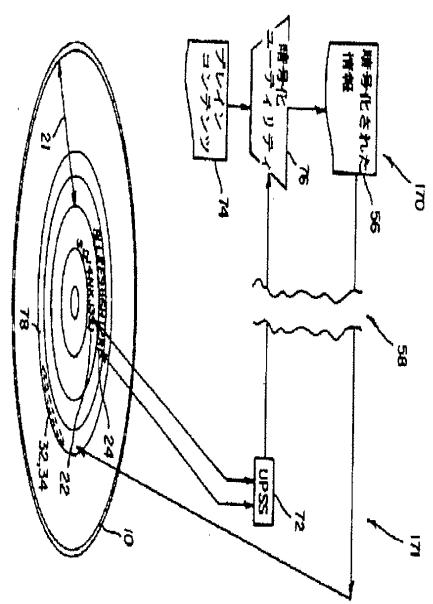
[ 3 ]



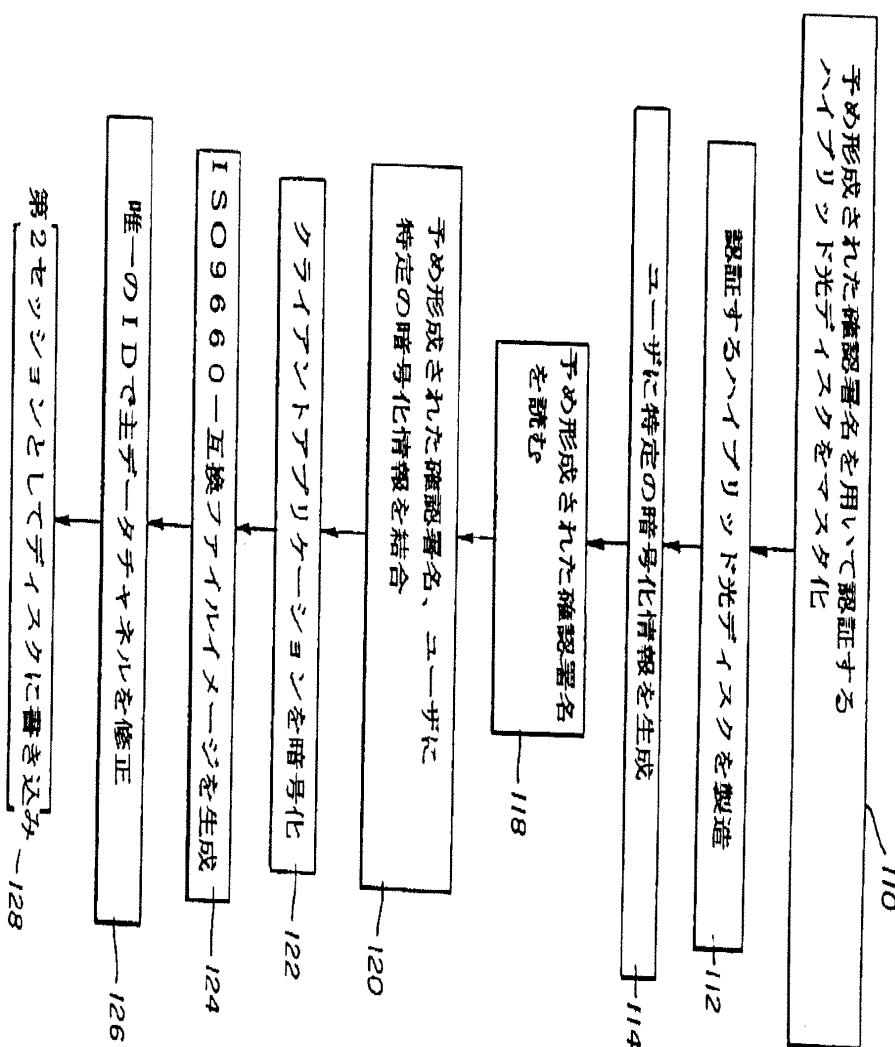
[5b]



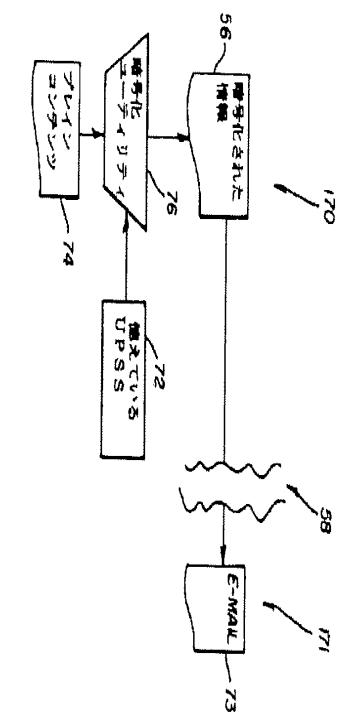
[62]



【図4】



【図6d】



【図6d】

遠隔位置はランダムに公開鍵を選択する

チャネル鍵Xを使用するためにライアントアリケーションにメッセージを送る

—174

ライアントアリケーションは、ユーザーに個人化された安全署名を、メッセージにはフォーマットする

—176

ライアントアリケーションは、  
メッセージを秘密鍵Xで署名する

—178

ライアントアリケーションは、署名された  
メッセージを、遠隔位置へ送る

—180

遠隔位置は、公開鍵Xで署名の有効性をチェックする

—182

署名は有効か、?

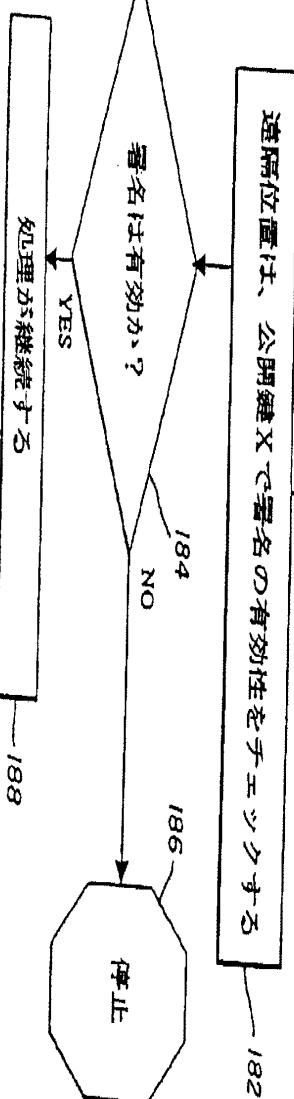
YES

停止

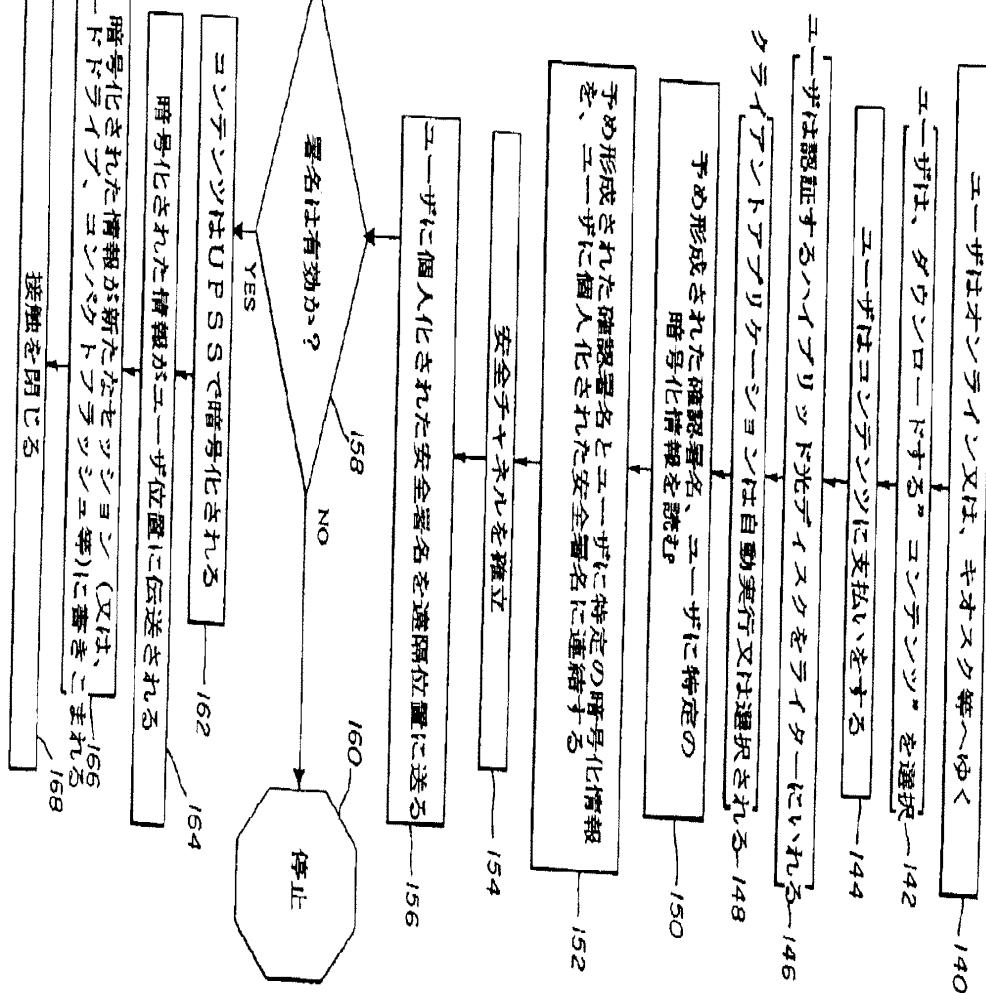
NO

—184

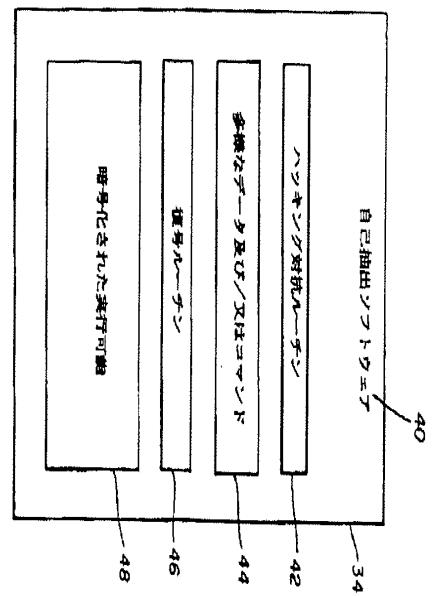
—186



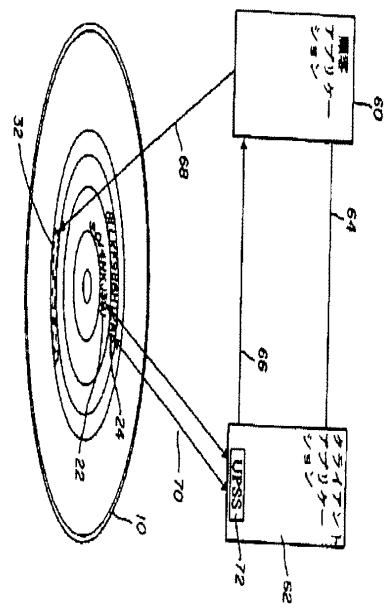
【図6c】



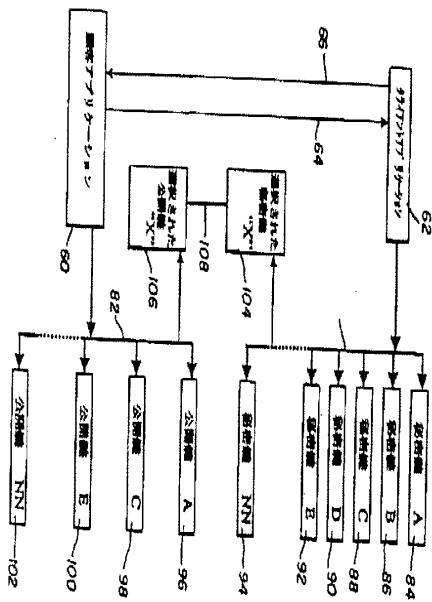
[図7]



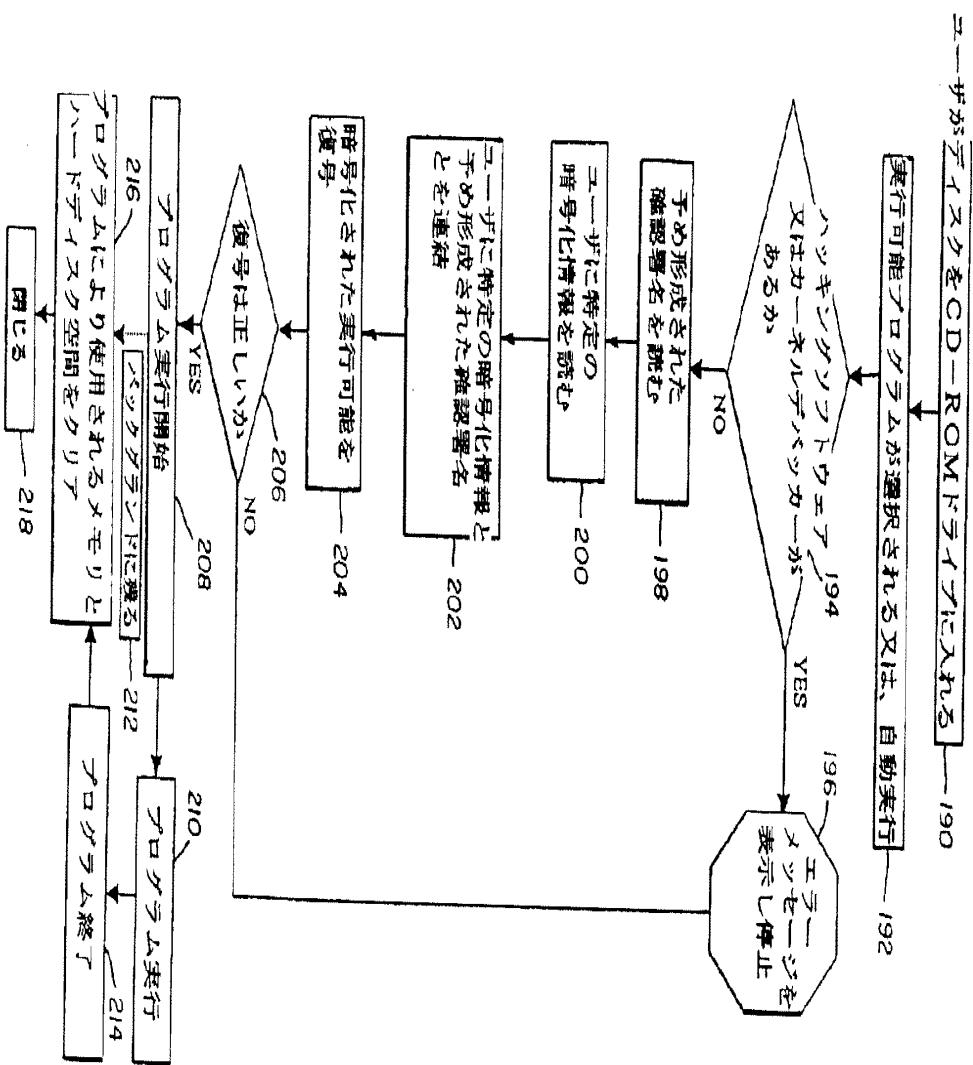
[図9 a]



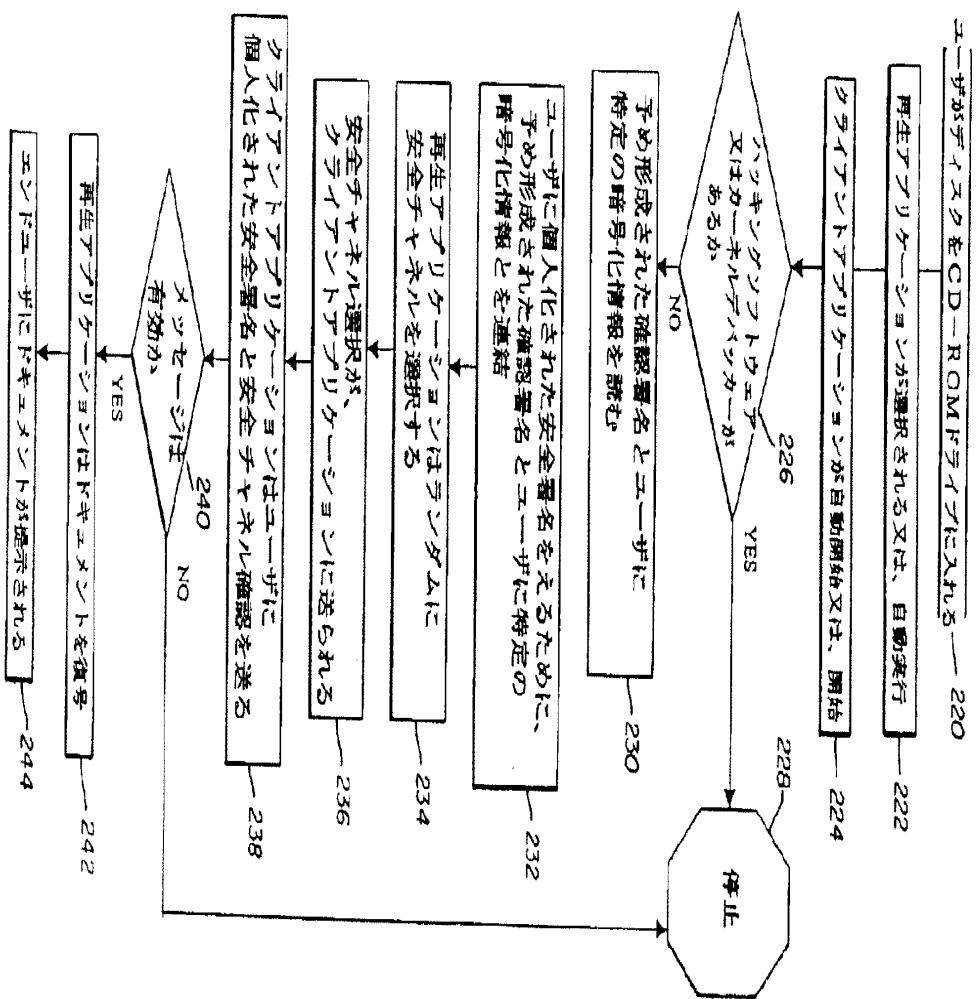
[図6 b]



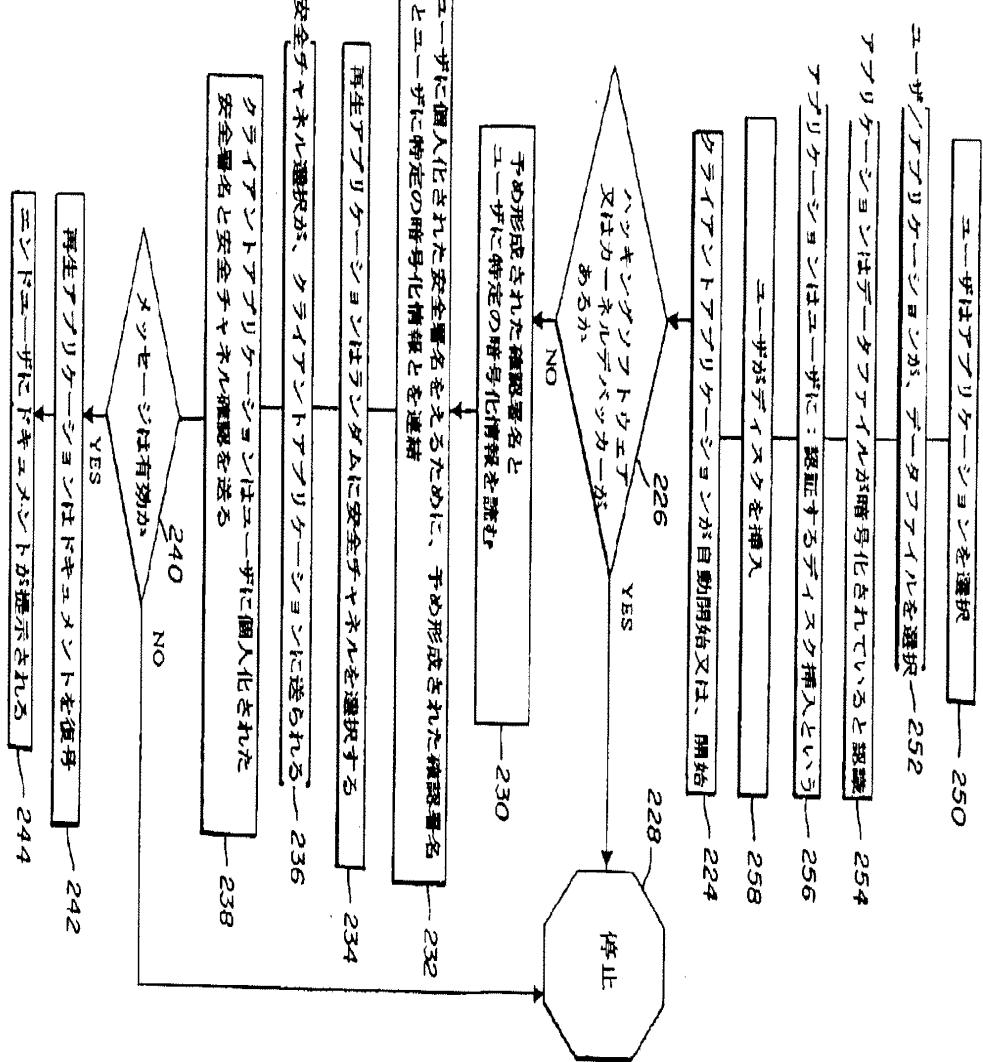
【図8】



[图 10]



【図11】



## フロントページの続き

(5) Int.C1.7  
G11B 7/007  
7/30  
20/12  
27/00

識別記号

F1  
G11B 7/007  
7/30  
20/12  
27/00

マニコト(参考)  
5D110

H O 4 N

5/85  
7/167

H O 4 N

5/85  
7/167

Z

(72) 発明者 ウィリアム ジェイムズ ミュラー  
 アメリカ合衆国 ニューヨーク 14586  
 ウエスト・ヘンリエッタ アルヴァースト  
 ーン ウェイ 53

F ターラ (参考)	5B017 AA03 AA06 BA07 CA09
SC052 AA02 AB03 AB04 AB08 AB09	DD02 DD04 DD06
SC064 BA01 BB02 BC06 BC22 BC25	CB08
SD044 AB02 AB05 AB07 BC04 BC06	CC06 DE02 DE03 DE12 DE49
DE50 DE54 DE57 DE58 GK12	GK17 HL08 HL11
SD090 AA01 BB04 CC01 CC14 FF09	HH01
SD110 AA17 AA18 AA27 AA29 BB25	BB27 BB29 DA08 DB03 DE04